

1. MapReduce实现基本SQL操作的原理

- 1.1. join 实现
- 1.2. group by 实现
- 1.3. distinct 实现
- 1.4. 企业面试案例

2. Hive的HQL怎么转换成MapReduce?

3. Hive源码的入口

4. 详细过程

- 4.1. 第一阶段：SQL词法，语法解析
 - 4.1.1. antlr介绍
 - 4.1.2. 第一阶段：SQL生成抽象语法树AST Tree
 - 4.1.3. 第二阶段：SQL基本组成单元QueryBlock
 - 4.1.4. 第三阶段：逻辑操作符Operator
 - 4.1.5. 第四阶段：逻辑层优化器
 - 4.1.6. 第五阶段：OperatorTree生成MapReduce Job的过程
 - 4.1.7. 第六阶段：物理层优化器

5. Hive的HQL编译源码解读

6. Hive SQL编译过程的设计

1. MapReduce实现基本SQL操作的原理

in exists	在 mapper 阶段，写一个if 过滤
order by	每个reduceTask 排序
sort by	
having	group by --> select ----> having reducer阶段
limit	reducer阶段

case when ... then ... when .. then .. else ... end mapper阶段实现，简单的if else 就能做

1.1. join 实现

代码：SQL =====> 该怎么写MapReduce? (MapReduce Join实现： ReduceJoin MapJoin)

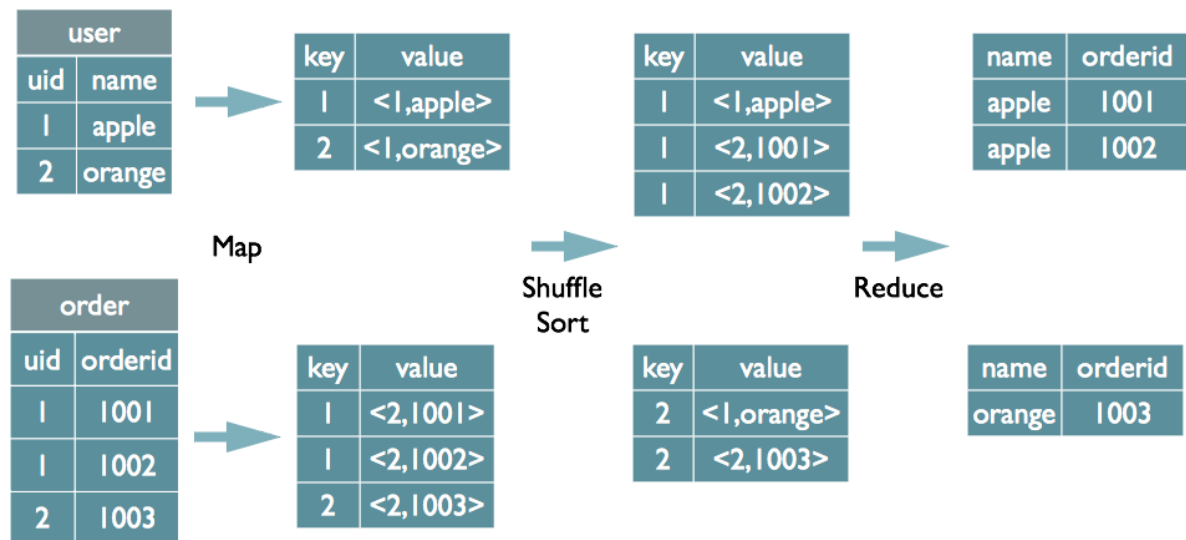
```
select u.name, o.orderid from order o join user u on o.uid = u.uid;
```

mapper：映射（提取value，提取key来标识这个value）
shuffle：把所有的mapTask提取的key-value对进行混洗，把相同的key的所有的value汇聚到一起
reduce：每次拿出来一个key的所有value做一次聚合操作

思路实现：

- 1、思考这个SQL要使用几个MR来实现
- 2、每个MR的mapper的输出key-value是什么

实现思路图：



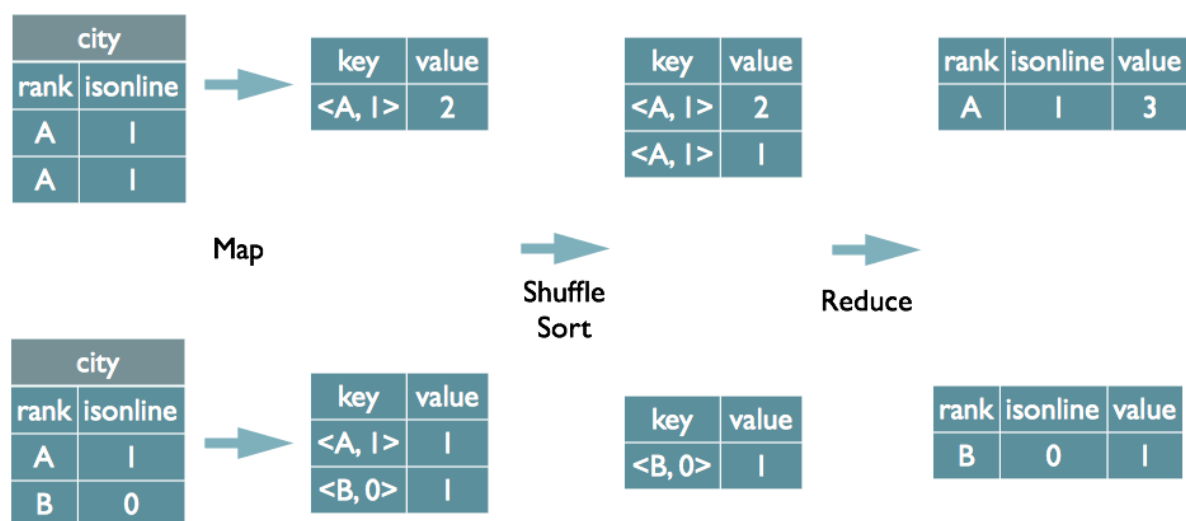
1.2. group by 实现

代码：既然MR一定会按照key进行分区和排序，最后还会进行分组，那么既然你的 sql 包含 group by 这个分组逻辑，所以必然你的 分区字段中，要包含：这个SQL 的分组字段

```
select rank, isonline, count(*) from city group by rank, isonline;
```

mapreduce的mapper的key: rank, isonline
mapreduce的reducer的逻辑: 统计每一组的元素的个数

实现思路图：



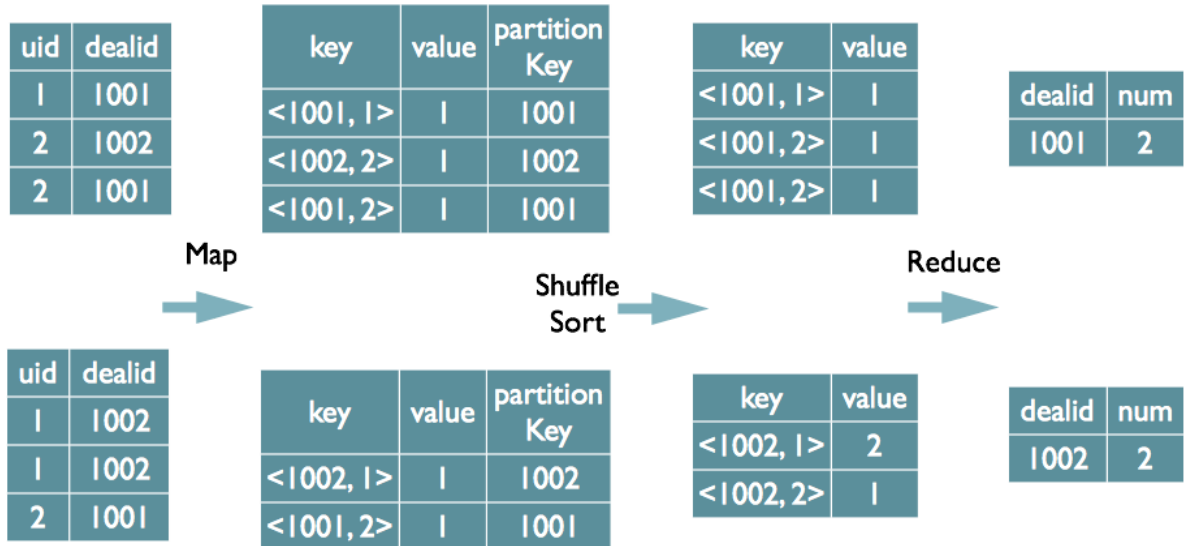
1.3. distinct 实现

代码：

```
-- 直接按照 uid 分组即可
select count(distinct uid) num from order;

-- 按照 dealid 和 uid 联合分组
select dealid, count(distinct uid) num from order group by dealid;
```

实现思路图：



1.4. 企业面试案例

求共同好友

```
A: B,C,D,E
B: C,D
C: A,E
D: B,C
E: A,B
```

结果：

```
A-B: C,D
A-C: E
A-D: B,C
```

倒推：

```
A-B: C
A-B: D
```

倒推：C: A-B

```
C-A
C-B
```

再倒过来：

A-C
B-C

原始数据的解析：

A: B,C,D,E
A-B
A-C
A-D
A-E

2. Hive的HQL怎么转换成MapReduce?

了解了MapReduce实现SQL基本操作之后，我们来看看Hive是如何将SQL转化为MapReduce任务的，整个编译过程分为六个阶段：

- 1、Antlr定义SQL的语法规则，完成SQL词法，语法解析，将SQL转化为抽象语法树AST Tree
- 2、遍历AST Tree，抽象出查询的基本组成单元QueryBlock -> QB 理解成 子查询 最小的查询执行单元
- 3、遍历QueryBlock，翻译为执行操作树OperatorTree Operator不可拆分的一个逻辑执行单元
- 4、逻辑层优化器进行OperatorTree变换，合并不必要的ReduceSinkOperator，减少shuffle数据量
- 5、遍历OperatorTree，翻译为MapReduce任务，将逻辑执行计划转换成物理执行计划TaskTree
- 6、物理层优化器进行MapReduce任务的变换，生成最终的执行计划

Hive的四大组件：Driver ----> Compiler ----> Optimizer ----> Executor

Driver: CliDriver Diver ParseDriver ==> ASTNode
Compiler: ASTNode ==> OperatorTree ==> TaskTree
Optimizer: OperatorTree ==> TaskTree
Executor: Driver.executTask() : 提交任务到hadoop集群运行

Driver
Compiler
Optmizer
Executor

3. Hive源码的入口

注意关于阅读源码的几个细节：

- 1、版本的选择和确定
hive-1.x hive-2.x hive-3.x 不新不旧的稳定版本
- 2、阅读源码的项目的搭建
- 3、编译 调试运行
windows平台编译比较困难
- 4、源码阅读的入口
场景驱动

- 1、HDFS
 - 集群启动 namenode datanode secondarynamenode
 - 上传下载 put get
- 2、zookeeper
 - 集群启动
 - leader选举
 - 读写请求
- 3、mapreduce
 - 一个job的提交和执行的完整的流程
 - spark
 - 一个spark的application的完整的提交和执行
- 4、hive
 - SQL ----> mapreduce
 - 你在哪里个地方提交SQL?
 - 1、hive> select
 - 2、hive -e | hive -f
 - 3、JDBC程序
 - 4、Hiveserver2 + beeline

hive ---> sql

hive -e "sql" hive -f "hive.file"

Hive的java代码的执行入口: CliDriver
javaCliDriver -Dxxkey==xxvalue -Dxxkey==xxvalue

所以, 最终确定 入口就是: CliDriver.main()

怎么构建看源码的环境:

- 1、从官网下载对应版本的源码包
- 2、直接解压缩到某个目录。
- 3、通过IDEA直接打开这个项目即可

不编译最大的区别就是: HiveParser.java hiveparser.g 词法文件解析的工作
SQL ---> ASTTree

4. 详细过程

4.1. 第一阶段: SQL词法, 语法解析

4.1.1. antlr介绍

Hive 使用 Antlr 实现 SQL 的词法和语法解析。Antlr 是一种语言识别的工具, 可以用来构造领域语言。**Antlr 完成了词法分析、语法分析、语义分析、中间代码生成的过程。**

Antlr的工作方式: 编写一个语法文件, 构造特定规则的语法, 定义定义语法和词法规则完成最终的替换, 生成代码。

Hive的语法规则和词法规则, 都是定义在类似于 xxx.g 的文件中。其中:

0.10x版本以前:

一个统一的语法和词法文件：Hive.g

0.11版本往后：

定义词法规则：HiveLexer.g

定义语法规则：SelectClauseParser.g, FromClauseParser.g, IdentifiersParser.g, HiveParser.g

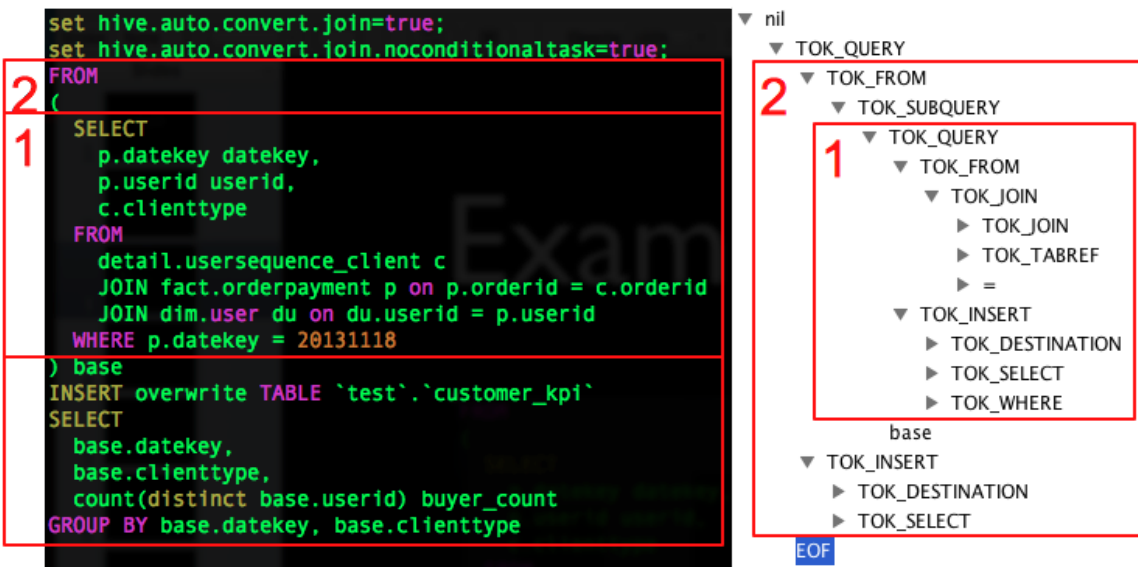
Hive 接收到用户编写的 HQL，就通过 antlr 进行解析生成代码。

4.1.2. 第一阶段：SQL生成抽象语法树AST Tree

Antlr 对 Hive SQL 解析的代码如下，HiveLexerX, HiveParser 分别是 Antlr 对语法文件 Hive.g 编译后自动生成的词法解析和语法解析类，在这两个类中进行复杂的解析。

代码跳转关系：

```
cliDriver.main()
cliDriver.run()
cliDriver.executeDriver()
cliDriver.processLine()
cliDriver.processCmd()
cliDriver.processLocalCmd()      # 完整的执行，输出过程
Driver.run()
Driver.runInternal()             # 编译和执行
Driver.compileInternal()         # 编译
Driver.compile()                 # 编译: SQL -> AST -> ResovleTree -> OperatorTree -> TaskTree
ParseUtils.parse()
ParseDriver.parse()
```



4.1.3. 第二阶段：SQL基本组成单元QueryBlock

AST Tree 仍然非常复杂，不够结构化，不方便直接翻译为MapReduce程序，AST Tree 转化为 QueryBlock 就是将SQL 进一部抽象和结构化。

QueryBlock 是一条 SQL 最基本的组成单元，包括三个部分：输入源，计算过程，输出。QueryBlock 可理解子查询

详见源代码：

```
org.apache.hadoop.hive.ql.parse.QB
```

AST Tree 生成 QueryBlock 的过程是一个递归的过程，先序遍历 AST Tree，遇到不同的 Token 节点，保存到相应的属性中，主要包含以下几个过程：

```
TOK_QUERY => 创建QB对象，循环递归子节点
TOK_FROM => 将表名语法部分保存到QB对象的aliasToTabs等属性中
TOK_INSERT => 循环递归子节点
TOK_DESTINATION => 将输出目标的语法部分保存在QBParseInfo对象的nameToDest属性中
TOK_SELECT => 分别将查询表达式的语法部分保存在destToSelExpr、destToAggregationExprs、destToDistinctFuncExprs三个属性中
TOK_WHERE => 将where部分的语法保存在QBParseInfo对象的destToWhereExpr属性中
```

4.1.4. 第三阶段：逻辑操作符Operator

Hive 最终生成的 MapReduce 任务，Map 阶段和 Reduce 阶段均由 OperatorTree 组成。逻辑操作符，就是在Map 阶段或者 Reduce 阶段完成单一特定的操作。

基本的操作符包括 TableScanOperator，SelectOperator，FilterOperator，JoinOperator、GroupByOperator，ReduceSinkOperator

由于Join/GroupBy/OrderBy均需要在Reduce阶段完成，所以在生成相应操作的Operator之前都会先生成一个ReduceSinkOperator，将字段组合并序列化为Reduce Key/value, Partition Key

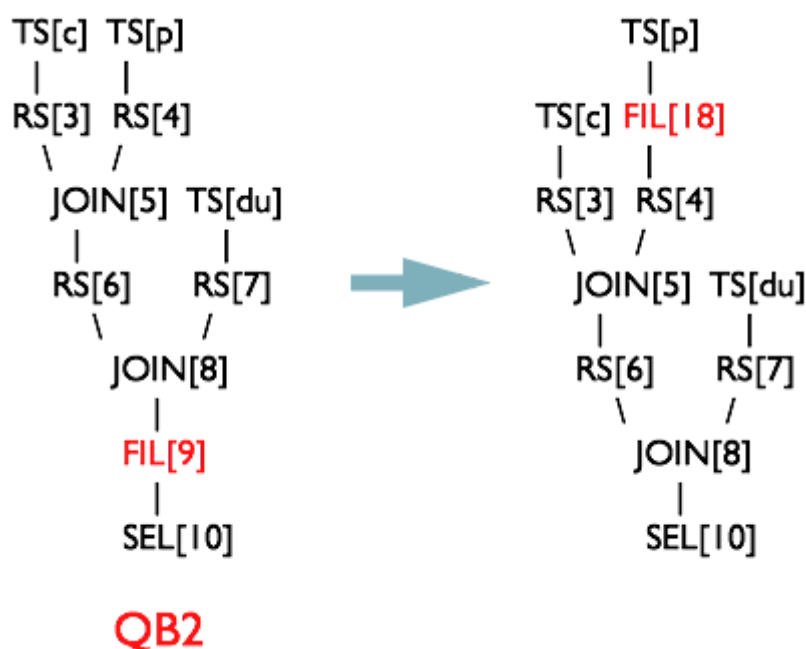
4.1.5. 第四阶段：逻辑层优化器

大部分逻辑层优化器通过变换OperatorTree，合并操作符，达到减少MapReduce Job，减少shuffle数据量的目的。

名称	作用
② SimpleFetchOptimizer	优化没有GroupBy表达式的聚合查询
② MapJoinProcessor	MapJoin，需要SQL中提供hint，0.11版本已不用
② BucketMapJoinOptimizer	BucketMapJoin
② GroupByOptimizer	Map端聚合
① ReduceSinkDeDuplication	合并线性的OperatorTree中partition/sort key相同的reduce
① PredicatePushDown	谓词前置/谓词下推
① CorrelationOptimizer	利用查询中的相关性，合并有相关性的Job，HIVE-2206
② ColumnPruner	字段剪枝

表格中①的优化器均是一个Job干尽可能多的事情/合并。②的都是减少shuffle数据量，甚至不做Reduce。

PredicatePushDown优化器：



SQL 示例：谓词下推：有些动作能先执行的话，就尽量先执行。

```
select a.*, b.* from a join b on a.id = b.id where a.id > 18;
```

```
select a.*, c.* from a join (select b.* from b where b.id > 18) c on a.id = c.id;
```

4.1.6. 第五阶段：OperatorTree生成MapReduce Job的过程

OperatorTree 转化为 MapReduce Job 的过程分为下面几个阶段：

- 1、对输出表生成MoveTask
- 2、从OperatorTree的其中一个根节点向下深度优先遍历
- 3、ReduceSinkOperator标示Map/Reduce的界限，多个Job间的界限
- 4、遍历其他根节点，遇过碰到JoinOperator合并MapReduceTask
- 5、生成StatTask更新元数据
- 6、剪断Map与Reduce间的Operator的关系

4.1.7. 第六阶段：物理层优化器

这里不详细介绍每个优化器的原理，单独介绍一下MapJoin的优化器

